Searching PAJ 페이지 1 / 2

## PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number: 2003-092576 (43)Date of publication of application: 28.03.2003

(51)Int.Cl. H04L 12/28

H04B 7/26 H040 7/38

(21)Application number: 2001-283297 (71)Applicant: MATSUSHITA ELECTRIC IND CO

LTD

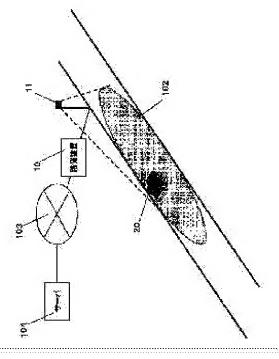
(22)Date of filing: 18.09.2001 (72)Inventor: IKEDA SHINKICHI

# (54) ADDRESS ASSIGNMENT SYSTEM; ROAD SIDE DEVICE AND ON- VEHICLE DEVICE USING IT

## (57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To efficiently assign an address and to reduce time for assignment in a DSRC network system.

SOLUTION: In this address assignment system, an onvehicle device identifier LID to be used in a DSRC protocol is applied to the sub address of an IP address to efficiently assign the address in the case of the Internet connection. The IP address is generated by a road side device 10 in the case of primary connection for reducing a processing time.



#### LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's

Searching PAJ 페이지 2 / 2

decision of rejection]
[Date of extinction of right]

## (19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開2003-92576

(P2003-92576A)

(43)公開日 平成15年3月28日(2003.3.28)

(51) Int.Cl. <sup>7</sup>		識別記号	FΙ		ž	7]ド(参考)
H04L	12/28	3 0 0	H04L	12/28	300A	5 K O 3 3
H 0 4 B	7/26		H04B	7/26	F	5K067
H 0 4 Q	7/38	•			109M	

## 審査請求 未請求 請求項の数4 〇L (全 7 頁)

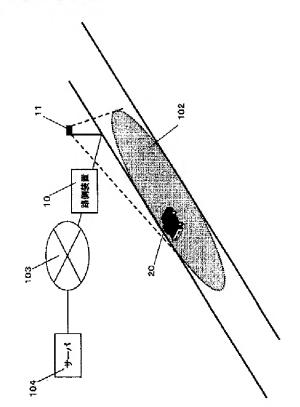
(21)出願番号	特願2001-283297(P2001-283297)	(71) 出願人 000005821	
		松下電器産業株式会社	
(22)出願日	平成13年9月18日(2001.9.18)	大阪府門真市大字門真1006番地	
		(72)発明者 池田 新吉	
	•	神奈川県川崎市多摩区東三田3丁目10番	
		号 松下技研株式会社内	
		(74)代理人 100097445	
		弁理士 岩橋 文雄 (外2名)	
		Fターム(参考) 5K033 BA06 CC02 DA19 EC01 EC03	
		5K067 AA11 BB21 DD11 DD17 EE02	
		EE10 HH23	

### (54) 【発明の名称】 アドレス割当方式並びにそれを用いた路側装置及び車載装置

## (57)【要約】

【課題】 DSRCネットワークシステムにおけるアド レス割当の効率化と割当時間の削減。

【解決手段】 本発明によるアドレス割当方式では、D SRCプロトコルにおいて使用する車載機識別子LID をIPアドレスのサブアドレスに適用することで、イン ターネット接続時に効率的なアドレス割り当てを行う。 IPアドレス生成は初期接続時に路側装置10が行うこ とで処理時間の削減を図る。



1

#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 路側ネットワークに接続された路側装置 と、前記路側装置と無線データ伝送を行う車載装置を有 する路車間通信システムにおける、前記車載装置に対す るインターネットアクセスのためのアドレス割当方式で あって、前記路側装置が取得した車載装置識別子を含む インターネットプロトコルアドレスを生成し、前記イン ターネットプロトコルアドレスを車載装置に通知するア ドレス割当方式。

【請求項2】 取得した車載装置識別子を含むインター 10 ネットプロトコルアドレスを生成するインターネットプ ロトコルアドレス生成手段を有し、生成した前記インタ ーネットプロトコルアドレスを車載装置に送信する路側 装置。

【請求項3】 路側装置よりインターネットプロトコル アドレスを受信し、設定するアドレス設定手段を有する 車載装置。

【請求項4】 請求項2記載の路側装置と請求項3記載 の車載装置を具備する路車間通信システム。

#### 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、車載装置と路側ネ ットワークに接続された路側装置が無線インタフェース を介してインターネットアクセス等のデータ伝送を行う 路車間通信システムに関する。

#### [0002]

【従来の技術】車載装置と路側装置の間で行われる路車 間通信方式として狭城通信方式(Dedicated Short Range Communication; 以下、DSRCとよぶ)があり、ARIB STD-T 55 (以下T55とよぶ)として規格化されている。

【0003】当初DSRCは、有料道路の自動料金収受 システム (Electoric Toll Colect ion Sysmtem;以下、ETCとよぶ)向けの 通信方式として開発されたものであったが、昨今、多く のアプリケーションに応用できる次世代の通信方式を実 現するべく、T55について様様な拡張が検討されてい る。DSRCを用いた無線インターネット接続も、その アプリケーションの一つとしてとりあげられている。

【0004】インターネット接続を実現するためには、40 車載装置にIPアドレスを割当てる必要がある。IPア ドレスの割当て方式には静的割当と動的割当があるが、 静的割当方式は、例えば車載端末出荷時やエンジンをか けたとき等、通信を開始する前にIPアドレスが割当て られるものである。一方、動的割当方式は、例えばハン ドオーバ等によりサブネットを移動した場合に、通信途 中であってもサブネット規則に従ったIPアドレスを割 当てる、あるいは割当て直すものである。

【0005】従来の動的割当方式について説明する。

トを移動したことが判明すると、IPアドレスの更新を 行わなくてはならない。IPアドレスの割当ては動的ア ドレス割当プロトコルDHCP (Dynamic Ho st Configuration Protocol) を用いて行うことができる。また、IPv6の場合はD HCPを用いることなく、ネットワークに接続されたル ータからのルータ広告メッセージに含まれるネットワー クプレフィクスをもとにIPアドレスの動的設定が可能 である(以下、IPv6アドレス自動設定とよぶ)。

2

#### [0007]

【発明が解決しようとする課題】DSRCは数十メート ルの小さい無線ゾーンを形成して、少数の端末を収容す ることで高速大容量通信を実現することを特徴としてい る。特に車両が高速で走行する場合は無線ゾーンを通過 する時間は数秒となり、無線ゾーン進入時の初期接続等 のオーバヘッド削減が大きな課題となる。インターネッ トで用いられるプロトコル群は概してオーバヘッドが大 きいため、DSRCシステムで用いるにはオーバヘッド 削減を目的とした改良が必要である。

【0008】また、IPv6アドレス自動設定を適用す る場合、無線区間にルータ広告メッセージを定期的に同 報するか、車載装置からの要求に応じて送信する必要が あり、DSRC初期接続以外にIPアドレス設定シーケ ンスが不可欠となる。つまり、IPアドレス設定まで含 めた全体の初期接続オーバヘッドが大きくなる。

#### [0009]

【課題を解決するための手段】上記課題を解決するため に、本発明ではT55にて規定される初期接続シーケン スに適合したIPアドレスの割当方式を開示する。すな 30 わち、DSRC初期接続要求時に路側装置が車載装置か ら取得した車載装置識別子を含む I Pアドレスを生成 し、初期接続応答電文に重畳するなどして車載装置に通 知することにより、従来の初期接続シーケンスを変更す ることなく、IPアドレス割当が可能となる。

【0010】なお、本発明にて用いる初期接続機能はT 55規定に限定されるものではなく、一般的な通信装置 における初期接続機能に対しても同様の効果をもたらす ものである。

#### [0011]

【発明の実施の形態】本発明の請求項1に記載の発明 は、路側ネットワークに接続された路側装置と、路側装 置と無線データ伝送を行う車載装置を有する路車間通信 システムにおける、車載装置に対するインターネットア クセスのためのアドレス割当方式であって、路側装置が 取得した車載装置識別子を含むインターネットプロトコ ルアドレスを生成し、前記インターネットプロトコルア ドレスを車載装置に通知することを特徴とするアドレス 割当方式であり、車載装置からのDSRC初期接続要求 時に路側装置は車載装置識別子LIDを取得して、ネッ 【0006】車載端末はハンドオーバ等によりサブネッ 50 トワークプレフィクスと合成することによりIPアドレ

スを生成し、DSRC初期接続応答時にIPアドレスを 電文に重畳させて車載装置に通知することにより、IP アドレス割当てのための新たな通信シーケンスを必要と しない効率的なアドレス割当てを実現することができ

る。

【0012】本発明の請求項2に記載の発明は、取得した車載装置識別子を含むインターネットプロトコルアドレスを生成するインターネットプロトコルアドレス生成手段を有し、生成した前記インターネットプロトコルアドレスを車載装置に送信することを特徴とする路側装置 10であり、IPアドレス割当てのための新たな通信シーケンスを必要としない効率的なアドレス割当機構を有する路側装置を実現することができる。

【0013】本発明の請求項3に記載の発明は、路側装置よりインターネットプロトコルアドレスを受信し、設定するアドレス設定手段を有することを特徴とする車載装置であり、IPアドレス割当てのための新たな通信シーケンスを必要としない効率的なアドレス割当機構の恩恵を享受できる車載装置を実現することができる。

【0014】本発明の請求項4に記載の発明は、請求項202に記載の路側装置と請求項3に記載の車載装置を具備する路車間通信システムであり、IPアドレス割当てのための新たな通信シーケンスを必要としない効率的なアドレス割当機構を有する路車間通信システムを実現することができる。

【0015】以下に、本発明の実施の形態として、図面を用いて説明する。

【0016】(実施の形態1)図1は本発明による路車間通信システムの構成を示す概念図である。路側装置10はアンテナ11によって無線ゾーン102を形成し、車載装置20と無線交信を行う。また路側装置10はネットワーク103と接続され、さらにネットワーク103には車載装置20がデータ通信を行う相手となるサーバ104が接続される。車載装置20とサーバ104はインターネットプロトコルを用いてデータ通信を行い、従ってネットワーク103はインターネットに相当する。

【0017】なお図1では、説明の便宜上、ネットワーク103と路側装置10あるいはサーバ104の接続形態を簡略化して図示したが、実際には図示していないル 40一夕を介して接続したり、複数のネットワークを介して接続したりするものである。以下、上記路車間通信システムを構成する路側装置10及び車載装置20の構成について図2から図4を用いて説明する。

【0018】図2は木発明による路側装置10の構成を示す概念図である。

【0019】アンテナ11を介して受信される無線信号は無線伝送部12及びDSRCプロトコル処理部13においてデータ復調され、データを送信した車載装置の識別子LID(Link IDentifier; T55 50

にて規定)とともに上位層処理部14に転送される。上位層処理部14はブリッジあるいはゲートウエイとして動作し、受信データをネットワークインタフェース部16に転送することによりネットワーク103に転送する。ここでネットワークインタフェース部16は、少なくとも第2層以下のプロトコル処理を行うものであるが、上位層処理部14が第3層(IP層)処理を行わない場合は、ネットワークインタフェース部16は少なくとも第3層(IP層)以下の処理を実施する。

【0020】ネットワークインタフェース部16を介してネットワーク103から受信した車載装置20宛パケットは上位層処理部14に転送される。上位層処理部14は、アドレス管理テーブル17を参照して受信パケットのIPアドレスから対象となる車載装置20のLIDを検索して、DSRC処理部13、無線伝送部12の順に処理を行ったうえでアンテナ11を介して車載装置10に送信する。ここで、アドレス管理テーブル17は、路側機10が収容する車載装置のLIDと割り当てられたIPアドレスの対応を記述したテーブルである。

【0021】車載装置20から初期接続要求電文を受信した路側機10の上位層処理部14は、IPアドレス生成部15に新規IPアドレスの生成を要求する。IPアドレス生成部15は、後述するアドレス生成方法により新規IPアドレスを生成し、車載装置20のLIDとともにアドレス管理テーブル17に登録する。さらに、上位層処理部は、初期接続応答電文あるいは別途発行する電文を通じて生成IPアドレスを車載装置20に通知する。

【0022】既に車載装置が利用可能なIPアドレスを30 保有している場合は、初期接続電文に含めるか別途発行する電文を通じて路側装置10に申請通知し、路側装置10は新規生成を行わずに車載装置20から通知されたIPアドレスをアドレス管理テーブル17に登録する。このとき、路側装置10は、通知されたIPアドレスと同一のアドレスを有する端末がネットワーク内に存在しないか重複チェック(Duplicate Address Detection)を行ってもよい。

【0023】図3は本発明による車載装置20の第一の 構成を示す概念図である。

【0024】アンテナ21を介して受信した無線信号は無線伝送部22、DSRCプロトコル処理部23の順に復調され、上位層処理部24に転送される。上位層処理部24はDSRCプロトコルに規定されないプロトコル処理機能やアプリケーション処理機能が含まれ、図示していない出力装置に受信データを表示したりすることができる。また、図示していない入力装置からデータを取得してDSRCプロトコル処理部23に転送し、さらに無線伝送部22、アンテナ21を介して路側装置20に送信する。

【0025】車載装置20が路側装置10の無線ゾーン

30

5

102に進入して、車載装置20のDSRCプロトコル 処理部23が路側装置10とのリンク接続が可能である ことを判断すると、DSRCプロトコル処理部23は路 側装置10に対して初期接続要求電文を送信する(T5 5の規定と同じ)。路側装置10が生成したIPアドレ スは、初期接続応答電文あるいは別途発行される電文を 通じて上位層処理部24に通知される。上位層処理部2 4は通知された I Pアドレスをアドレス設定部25に転 送し、アドレス設定部25は自1Pアドレスとして登録 する。

【0026】図4は本発明による車載装置20の第二の 構成を示す概念図である。

【0027】ほとんどの構成要素が図3にて説明したの と同じものであるが、唯一異なる点は、上位層処理部2 4に接続されたネットワークインタフェース部26を有 することである。ネットワークインタフェース部26 は、図示していない車載LAN等の車内ネットワークと の接続を司るインタフェースであり、路側装置10同 様、無線区間から受信したデータを車内ネットワークに 向けて転送することによって、外部の入出力装置とのデ 20 ータ交換を行うことができる。ここでネットワークイン タフェース部26は、少なくとも第2層以下のプロトコ ル処理を行うものであるが、上位層処理部24が第3層 (IP層) 処理を行わない場合は、ネットワークインタ フェース部26は少なくとも第3層(1P層)以下の処 理を実施する。

【0028】図5は本発明によるアドレス割当方式の処 理手順を示す概念図である。

【0029】路側装置10ではアドレス割り当てに関し て、2つの処理110、120が並行して実施される。 【0030】まず、アドレス割当処理110は、車載装 置20から初期接続要求時に取得したLIDをもとにI Pアドレスを生成する主にIPアドレス生成部15の動 作を記述したものである。

【0031】初期接続要求電文を受信(111)すると 車載装置し I Dを取得し (112)、後述するアドレス 生成方法に従って I P アドレスを生成する (113)。 このとき、アドレス管理テーブル17を参照して、既に 同一のIPアドレスが存在していないかを確認すること ができる。さらには、インターネットプロトコルにて別 40 る。つまり、上位64ビットを路側装置10が属するネ 途規定される方法(例えばDuplicate Add ress Detection) に従って、ネットワー クで重複アドレス (同一アドレス) を検出してもよい。 既に同一アドレスが存在していた場合は、後述するアド レス生成方法のパラメータを変更して、再度IPアドレ スを生成する(113)。

【0032】 I Pアドレス生成が完了したら、アドレス 管理テーブル17に登録(114)し、同時に車載装置 20に生成した IPアドレスを通知する。このとき、生 成したIPアドレスをIPアドレス生成部15から上位 50 すなわち、結果的に重複チェックで同一アドレスが検出

層処理部14を経てDSRCプロトコル処理部13に転 送し、初期接続応答電文に含めて車載装置20に通知す ることで、IPアドレス割り当てに関する負荷を軽減す ることができる。

【0033】なお、上記アドレス生成においては、車載 装置20のLIDをもとにIPアドレスを生成するよう に説明したが、後述するアドレス生成方法では路側装置 識別子FIDを用いることにより、複数路側装置を有す るネットワークにおける生成IPアドレスの重複回避を 10 図ることができる。生成IPアドレスの重複はLIDの 生成方法が乱数生成に基づくものであることに起因す る。この場合IPアドレス生成部15は、LIDととも にFIDを取得してIPアドレス生成処理を行う。

【0034】アドレス割当処理110と並行して動作す るアドレス探索応答処理120は、主にネットワークイ ンタフェース部16および上位層処理部14に関する動 作を記述したものである。

【0035】路側装置10がネットワークからIPアド レスをキーとする探索パケットを受信(121)する と、アドレス管理テーブル17を検索し(122)、該 当アドレスが検出(123)されると該当アドレスと自 局(路側装置10)のネットワークインタフェース部1 6が持つデータリンク層アドレス(例えばMACアドレ ス)の組を記述した探索応答パケットをネットワークに 向けて送信する。

【0036】ここで、探索パケットとは、例えばIPv 4におけるARPリクエストパケットや、1Pv6にお ける近隣探索メッセージに相当するものである。

【0037】以上の処理手順により、IPアドレス生成 を行うとともに、収容する車載装置20宛の IPパケッ トを代理受信して、車載装置20に転送可能な路側装置 10を実現することができる。

【0038】以下、IPアドレス生成方法について図6 と図7を用いて詳細に説明する。

【0039】図6は本発明によるアドレス割当方式にお ける第一の設定方法を示す概念図であり、IPv6アド レスの生成を目的としたものである。

【0040】 I Pアドレス生成部15では、図6(A) のようにLIDを埋め込んだIPv6アドレスを生成す ットワークのプレフィクスとし、下位64ビットの任意 の連続した32ビット幅にLIDビット列を埋め込む。 埋まっていない32ビット分のビット箇所には、任意の ビット(0か1)を埋め込む。ここで、図中のビット数 nは、O以上32以下の整数である。

【0041】ネットワークに複数路側装置が接続される 場合、車載装置におけるLIDの生成方法が乱数発生に 基づくものであることから、何箇所かの路側装置におい て同一のIPアドレスを生成してしまう可能性がある。

されて再度アドレス生成を行うことになり、効率が低減 してしまう。

【0042】そこで、あらかじめ生成 I Pアドレスの重 複度を低減することを目的として、路側装置識別子FI Dと車載装置識別子LIDの組を用いたIPアドレス生 成方法を図示したのが図6(B)と(C)である。

【0043】図6(B)では、ネットワークプレフィク スに近い位置にLID(32ビット)を配置し、0以上 のビット間隔をあけてFID(8ビット)を配置する。 一方、図6 (C) では、LIDとFIDの配置関係を入 10 電文に重畳するなどして車載装置に通知することによ れ替えている。ネットワークプレフィクス、LID、F ID以外の埋まっていない24ビット分のビット箇所に は、任意のビット(0か1)を埋め込む。ここで、図中 のビット数mとnは、O以上かつn+mが24以下の整 数である。

【0044】生成IPアドレスの重複チェックの結果、 既に同一IPアドレスが存在すると判定された場合は、 上記nやmの値を変化させて再度IPアドレスを生成す る。図7は本発明によるアドレス割当方式における第二 の設定方法を示す概念図であり、IPv4アドレスの生 20 成を目的としたものである。

【0045】LIDが32ビット(FIDは8ビット) であるため、32ビット幅の1Pv4アドレスにそのま ま埋め込むことはできない。したがって、ハッシュ関数 等の操作関数(図中F(\*))を用いて圧縮したものを ネットワークアドレス以外の箇所に埋め込む。

【0046】図中nは32以下の整数であり、例えばn =24のとき、残りのビット幅は8であるから、LID からIPアドレスを生成する図7(A)の場合、32ビ ットから8ビットを得る操作関数 (F(LID))の結 30 果を下位8ビットに埋め込む。また、LIDとFIDか らIPアドレスを生成する図7(B)の場合、40ビッ トから8ビットを得る操作関数(F(LID、FI D)) の結果を下位8ビットに埋め込む。

【0047】生成IPアドレスの重複チェックの結果、 既に同一IPアドレスが存在すると判定された場合は、 上記操作関数を変えて再度IPアドレスを生成する。

【0048】なお、本実施の形態では、IPアドレスの 新規生成を初期接続要求電文の受信時としているが、初 期接続完了後にインターネット接続を要求する任意のタ 40 22 無線伝送部 イミングでIPアドレス生成要求を車載装置20が路側 装置10に対して発行してもよく、上記説明したアドレ ス割当方法の実施タイミングを変更するだけで任意のタ イミングでアドレス割当が可能である。

【0049】以上のように本発明の実施の形態によれ ば、初期接続時に路側装置が車載装置から取得した車載 装置識別子を含むIPアドレスを生成し、初期接続応答 電文に重畳するなどして車載装置に通知することによ

り、従来の初期接続シーケンスを変更することなくIP アドレスの割り当てが可能となる。これにより、無線ゾ ーン進入時に必要とされていたIPアドレス設定に関す る初期接続オーバヘッドを削減可能となり、無線ゾーン 滞在中のデータ伝送効率を向上することができる。

#### [0050]

【発明の効果】本発明によるアドレス割当方式によれ ば、初期接続時に路側装置が車載装置から取得した車載 装置識別子を含むIPアドレスを生成し、初期接続応答 り、従来の初期接続シーケンスを変更することなく、I Pアドレス割り当てが可能となる。

【0051】これにより、無線ゾーン進入時に必要とさ れていたIPアドレス設定に関する初期接続オーバヘッ ドを削減可能となり、無線ゾーン滞在中のデータ伝送効 率を向上することができる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明による路車間通信システムの構成を示す 义

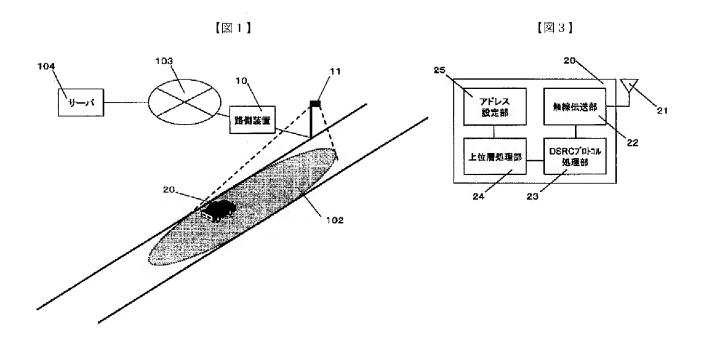
- 【図2】本発明による路側装置の構成を示す図
  - 【図3】本発明による車載装置の第一の構成を示す図
  - 【図4】本発明による車載装置の第二の構成を示す図
  - 【図5】本発明によるアドレス割当方式の処理手順を示 す 図

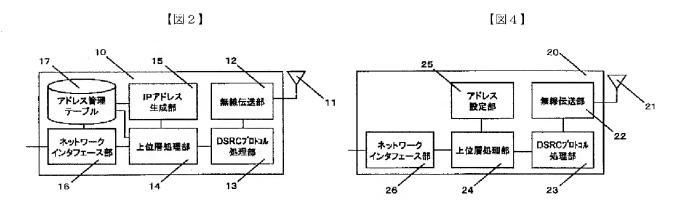
【図6】本発明によるアドレス割当方式における第一の 設定方法を示す図

【図7】本発明によるアドレス割当方式における第二の 設定方法を示す図

#### 【符号の説明】

- 10 車載装置
  - 11 車載アンテナ
  - 12 無線伝送部
  - 13 DSRCプロトコル処理部
  - 14 上位層処理部
  - 15 IPアドレス生成部
  - 16 ネットワークインタフェース部
  - 17 アドレス管理テーブル
  - 20 路側装置
  - 2.1 路側アンテナ
- 23 DSRCプロトコル処理部
- 2.4 上位層処理部
- 25 アドレス設定部
- 26 ネットワークインタフェース部
- 102 無線ゾーン
- 103 インターネット(ネットワーク網)
- 104 サーバ

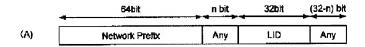


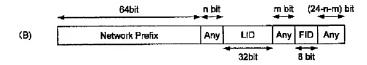


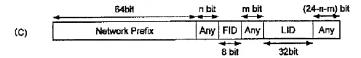
アトレス割当処理 アドレス探索応答処理 120 初期接続要求 YES 車載装置LIDを取得 探索対象アトレスの検索 122 アドレス管理 所定のLID埋め込み 方法によりIP7ドレス生成 鼓当가レス発見 アドレス管理テーブルに 生成IPアドレスを保持 該当アトレスと自MAC アトレスの組を通知 114 124 車載装置に生成 IP7トレスを通知 115

【図5】

【図6】







【図7】

